Poblema II

2					
0,50	A	13	-	D	E
A	0	1	2	9	10
3		0	3	7	5
C			0	4	6
D				0	8
L					0
N /	1			/	

Dada la orgaiente matriz de distancias entre cinco patronos, se pide: 1. Aplicar un clustering joránquico con el núclodo

de enlace simple:

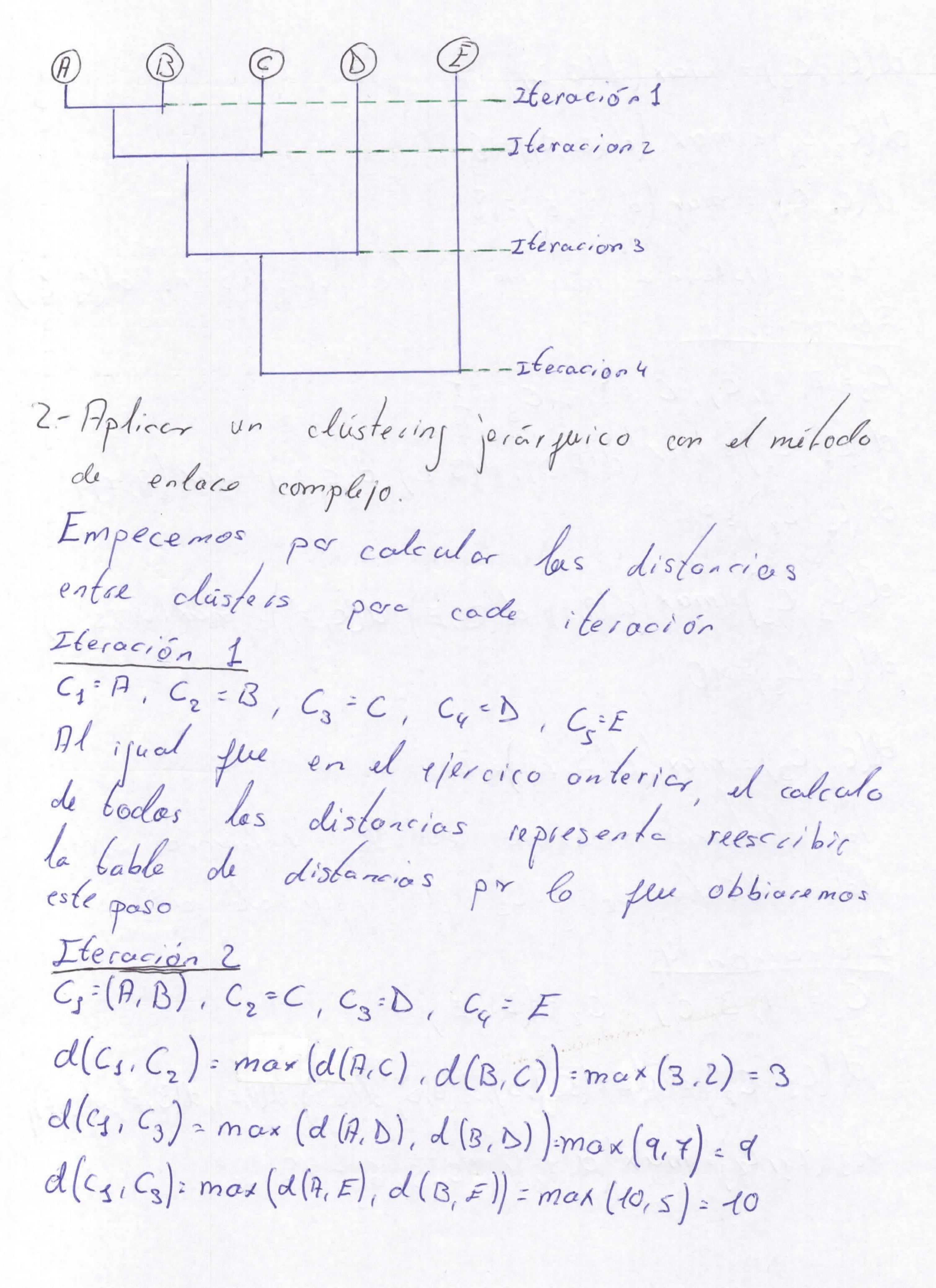
Calcalemos primero las distancias en cade iteración:

I Geración &

A=C1; B=C2; C=C3; D=C4; E=C5 Dado plue las distancios pre la primere iteración esten representados en la table, no se volverán a calcula:

 $\frac{E(erac_{10}n^{2})}{C_{1}=(A,B)_{1}} C_{2}=C_{1}C_{3}=D_{1}C_{4}=E$ $cl(C_{1},C_{2})=min(d(A,C)_{1}d(B,C))=min(2,3)=2$

d((c2, C3) = min(d(C, D))=4 d(C3, C4)=min(d(D, E))=7 al(C2, C4) = min(d(C, E))= 6 Tomende les calcales en cuente se tendre que C1 = (A, B, c); C2 = D; C3 = E I beración 3 C==(A,B,C); C=D; C3=E d(C1, C2) = min (d(A,D),d(B,D), d(e,D)) = min(q, x,4) d(C1,C2)=4 d(C1,C3)=min(d(A,E),d(B,E),d(C,E))=min(10,5,6) d(C1,C3)=5 d((C2, C3)=min(d(D, E))=8 Par la fue la tercera : leración tendamos los sifluientes clasters: Cg=(A, C, B, D); C2 = I Iteración 4 C1=(A,B,C,D); C2=E d(Cs,C2)=min(d(A,E),d(B,E),d(C,E),d(D,E))=(10,5,6,8)=5 Con esto se par con pletado todas las iforaciones. Realicemes abora las representaciones graficas:



d((2, (3) = max (d(c, D)) = 4 d(C2,C4) = max (d(c, F)) = 6 d(c3, Cu) = max (d(D, E) = 8 La distancia minime entre clasters es d(Cg,C1) Ileración 3 C1=(A, B, C), C2=D, C3=I d(C1, C2)= mox(d(A,D), d(B,D), d(C,B)= max(9,7,4) d (Cs, Cz)=9 d(C1, C3)= max (d(A, E), d(B, E), d(C, E))= max (10,5,6) d(G, C3)=10 d(c2, c3) = max (d(D, E)) = 8 la distancia minima es la distancia entre los cláster C2 g C3 plu equivale a 8 I beacion 4 C1=(A, B, C), C2=(D, E) $d(C_I, C_2) = max(d(R, S), d(B, S), d(c, \delta), d(R, E), d(B, E), d(c, E))$ ds (4,6)=max (a.7,4,10,5,6)=10

3-¿ Se podría aplica el método de enlaco medio con estos datos? Jastifica la respuesta.

Si, el método de enlace midio tiene un problema y es el alto coste computacional fue confleva ya fue hag que calcular la distancia media entre cade par de pantos de todos las pantos pero al ser en este caso menos pantos no represente un problema ni diferencia en el coste computacional. Pose a esto el método de enlace midio se puede aplicar en todos las situaciones en las que se puede aplicar en todos las situaciones en las que se puede aplicar en todos las situaciones en las que se puede aplicar en todos las situaciones en las que se puede aplicar en todos las situaciones en las que se puede aplicar en todos las situaciones en las que se puede aplicar en todos las métodos yo usados.

__Ifoccion 4